PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

07-210320

(43)Date of publication of application: 11.08.1995

(51)Int.CI.

G06F 3/06 G06F 13/14

(21)Application number: 06-007363

(71)Applicant:

NEC CORP

(22)Date of filing:

27.01.1994

(72)Inventor:

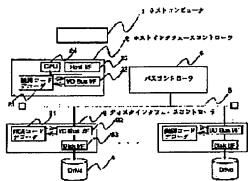
SUGIMOTO KINICHI

(54) MULTIPLEXED INTERFACE FOR FILING DEVICE AND CONTROL METHOD THEREFOR

(57)Abstract:

PURPOSE: To receive plural input/output requests and to shorten the occupancy time of a bus by incorporating an identification code generation mechanism and an identification code table in a bus controller and mounting identification code decoders to a disk interface controller and a host interface controller.

CONSTITUTION: The host interface controller 2 receiving the input/output request from a host computer 1 receives the request in a control CPU 24 and outputs the request to an I/O bus. The bus controller 6 receiving a transmitted command generates an identification code after allocating the I/O bus and the host interface controller 2 and the disk interface controller 3 set the informed identification code to the identification decoders 21 and 31. The bus controller 6 successively allocates the I/O bus 5 for respective input/output processings based on the identification code, informs the identification code at the beginning of respective I/O bus cycles and performs transfer.



ı	FG	ΔI	STA	THIS	

15.11.1995 [Date of request for examination] [Date of sending the examiner's decision of rejection] 29.09.1998

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Date of extinction of right]

[Patent number] 3080827 [Date of registration] 23.06.2000 [Number of appeal against examiner's decision of rejection] 10-16866 [Date of requesting appeal against examiner's decision of 23.10.1998 rejection]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

23.06.2003

THIS PAGE BLANK USPROV

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平7-210320

(43)公開日 平成7年(1995)8月11日

(51) Int.Cl.⁶

識別記号 庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G 0 6 F 3/06 13/14 301 B

000 4

3 2 0 A 8327-5B

審査請求 未請求 請求項の数6 OL (全 15 頁)

(21)出願番号

特願平6-7363

(22)出願日

平成6年(1994)1月27日

(71)出願人 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号

(72)発明者 杉本 欽一

東京都港区芝五丁目7番1号 日本電気株

式会社内

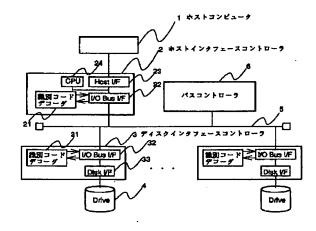
(74)代理人 弁理士 京本 直樹 (外2名)

(54) 【発明の名称】 ファイル装置用多重化インタフェース及びその制御方法

(57)【要約】

【目的】 ディスク装置のインタフェースを多重化する ことにより、レスポンスの良いファイル装置を実現する ことを目的とする。

【構成】 複数のディスク装置4を接続するための I / Oバス5と、前記 I / Oバス5上で同時に複数実行する 入出力処理の識別コードを割り付ける識別コード発生機構と、前記識別コード発生機構が生成した前記識別コードを登録するための識別コードテーブルと、前記識別コード発生機構及び前記識別コードテーブルを内蔵したバスコントローラ6と、前記識別コードデコーダ31を搭載したディスクインタフェースコントローラ3と、前記識別コードデコーダ21を搭載したホストインタフェースコントローラ2からなるファイル装置用多重化インタフェース。



(2)

特開平7-210320

【特許請求の範囲】

【請求項1】コンピュータのファイル装置用多重化イン タフェースにおいて、複数のディスク装置を接続するた めのI/Oパスと、前記I/Oバス上で同時に複数実行 する入出力処理の識別コードを割り付ける識別コード発 生機構と、前記識別コード発生機構が生成した前記識別 コードを登録するための識別コードテープルと、前記識 別コード発生機構及び前記識別コードテーブルを内蔵し たバスコントローラと、前記識別コードをデコードし前 記I/〇パスの状態をモニタ可能な識別コードデコーダ を搭載したディスクインタフェースコントローラと、前 記識別コードデコーダを搭載したホストインタフェース コントローラからなるファイル装置用多重化インタフェ ース。

1

【請求項2】コンピュータのファイル装置用多重化イン タフェースの制御方法において、ホストインタフェース コントローラからバスコントローラに対して入出力処理 を要求するステップと、前記パスコントローラが要求の あった入出力処理に対して識別コードを生成し、入出力 処理に関連するディスクインタフェースコントローラ及 20 びホストインタフェースコンピュータに通知するステッ プと、前記パスコントローラが前記入出力処理に順に I **/〇パスを割り付けデータ転送サイクルを実行し、バス** サイクルの先頭に含まれる識別コードにより、前記I/ 〇パスに接続された前記ホストインタフェースコントロ ーラおよび前記ディスクインタフェースコントローラな どのI/OデバイスはI/Oバス調停に伴うオーバーへ ッド無しにデータを送受信するステップとからなること を特徴とするファイル装置用多重化インタフェースの制 御方法。

【請求項3】請求項2記載のファイル装置用多重化イン タフェースの制御方法において、I/Oバスに接続され たホストインタフェースコントローラおよびディスクイ ンタフェースコントローラなどのI/Oデバイスからバ スコントローラに対して、入出力要求を行うステップ と、前記入出力要求を発行したデバイスから前記バスコ ントローラに対してパス使用メッセージを送出するステ ップと、前記パスコントローラが、前記パス使用メッセ ージ内に含まれるデータ転送サイクルにおける最大転送 プロック数および最少プロック数により規定される転送 条件より、バスの割付頻度を設定するステップと、前記 バスコントローラにより設定された前記バス割付頻度に 基づいて前記パスコントローラが順次I/〇パスの割り 付けを行いデータの転送を実行するステップと、前記入 出力要求を発行した前記I/Oデバイスに対して入出力 処理状況をステータスとして送出するステップからな り、前記パスコントローラの前記 I /Oパスの割付頻度 により各入出力処理のデータ転送速度を制御することを 特徴とするファイル装置用多重化インタフェースの制御 方法。

2

【請求項4】請求項2記載のファイル装置用多重化イン タフェースの制御方法において、I/Oバスに接続され たホストインタフェースコントローラあるいはディスク インタフェースコントローラなどのI/Oデバイスに対 して、予めグループ分けした複数のI/Oデバイスに同 一の受信デバイスIDの割り付けを行うステップと、I /Oバスに接続された前記I/Oデバイスから、前記受 信デパイスIDを用いたコマンドをパスコントローラに 送出するステップと、前記入出力要求を発行した前記I /Oデバイスから前記パスコントローラに対してバス使 用メッセージを送出するステップと、前記コマンドで指 定された送信デバイスから、前記受信デバイスIDを割 り付けられた前記複数のI/Oデバイスへ入出力処理に 対して、前記パスコントローラが前記I/Oバスを割り 付けることによりデータ転送を実行するステップと、前 記入出力要求を発行した前記I/Oデバイスに対して入 出力処理状況をステータスとして送出するステップから なり、一回のデータ入出力処理により一つのI/Oデバ イスから複数のI/Oデパイスに対して同一データを転 送することを特徴とするファイル装置用多重化インタフ ェースの制御方法。

【請求項5】請求項2記載のファイル装置用多重化イン タフェースの制御方法において、I/Oバスに接続され たホストインタフェースコントローラあるいはディスク インタフェースコントローラなどのI/Oデバイスに対 して、予めグループ分けした複数のI/Oデバイスに同 一の受信デバイスIDの割り付けを行うステップと、前 記I/Oバスに接続された前記I/Oデバイスから、前 記受信デバイスIDを用いたコマンドをバスコントロー ラに送出するステップと、前記入出力要求を発行した前 記I/〇デバイスから前記パスコントローラに対してバ ス使用メッセージを送出するステップと、前記コマンド で指定された送信デバイスから、前記受信デバイスID を割り付けられた前記複数のI/Oデバイスへの入出力 処理に対して、前記パスコントローラがブロックサイズ 単位で順に前記I/Oバスを割り付けることによりデー 夕転送を実行するステップと、前記入出力要求を発行し た前記I/Oデパイスに対して入出力処理状況をステー タスとして送出するステップからなり、一回のデータ入 出力処理により一つのI/Oデバイスから複数のI/O デバイスに対してデータをプロック単位に分割し転送す ることを特徴とするファイル装置用多重化インタフェー スの制御方法。

【請求項6】請求項2記載のファイル装置用多重化イン タフェースの制御方法において、I/Oバスに接続され たホストインタフェースコントローラあるいはディスク インタフェースコントローラなどのI/Oデバイスか ら、コマンドをバスコントローラに送出するステップ と、前記入出力要求を発行した前記 I / Oデバイスから 前記パスコントローラに対してパス使用メッセージを送

30

(3)

特開平7-210320

3

出するステップと、前記コマンドで指定された送信デバイスから受信デバイスへのデータの転送を、前記バスコントローラがプロックサイズ単位で順に前記 I / Oバスを割り付けることによりデータ転送を実行するステップと、前記入出力要求を発行した前記 I / Oデバイスに対して入出力処理状況をステータスとして送出するステップと、前記受信デバイスが転送実行時の前記識別コードに基づき、データの順序の入れ替えを行うステップからなり、一回のデータ入出力処理により複数の I / Oデバイスから一つの I / Oデバイスに対してデータを転送す 10 ることを特徴とするファイル装置用多重化インタフェースの制御方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明はコンピュータの二次記憶 装置にかかわり、特にホストコンピュータと二次記憶装 置の間のインタフェース方法に関する。

[0002]

【従来の技術】コンピュータシステムの高度化・複雑化 にともない、周辺装置とのインタフェースに関しても高 20 度のメッセージのやりとりを行うインテリジェントなも のが増加してきている。一例として、SCSIインタフ ェースANSI X3/131-1986 スモールコ ンピュータシステムインタフェース (Small Co mputer System Interface)を 示す。図16にそのシステムの構成図を、図17にデー 夕転送タイムシーケンスの例を示す。このように高機能 なディスクインタフェースは、各周辺装置において細か なハードウェアの制御を行い、ホストコンピュータ側に 負担をかけないように制御を行うことが可能であるが、 その制御を行うためにはホストアダプタ13や、ディス クコントローラ14のようなパスインタフェースを介し てデータの転送を行う必要が生じる。また、SCSIパ スにおいては図16に示したようにパスコントローラは 存在せず、アービトレーションフェースにおいてパスコ ントローラがデバイスの優先度に基づいてSCSIパス の調停を行うのみである。よって、特定のデバイスがS CSIパスを獲得した後そのデパイスがSCSIパスを 開放しない限り他のデバイスはSCSIバスを使用する ことができず、データ転送も不可能となる。図17に示 40 したように、そのデータ転送において2つの入出力処理 を行おうとした場合、入出力処理1が終了し、SCSI パスを開放した後に入出力処理2を実行することにな り、入出力処理2の応答が悪くなる可能性が高い。ま た、SCSIパスでは図17に示したようにデータ転送 の前後においてSCSIパスのパスプロトコルの処理期 間を伴うが、これは転送を行うデータの長さによらず必 要な処理である。よって、比較的データ量が少ない転送 であっても、それが頻繁に行われた場合には、複数の入

低下やレスポンスの悪化を生じていた。 【0003】

【発明が解決しようとする課題】従来ディスクファイル 装置用に用いられているインタフェースにおいては、デ ィスクに対する入出力要求は、I/Oパスのアービトレ ーションと入出力処理要求を含んだコマンドパケットの やり取り及びステータスのやり取りを行い、必要に応じ てデータの転送を行う形態をとる。よって、実際に転送 するデータ長によらず同様のバス調停を含めたバスのプ ロトコル制御を行う必要があった。そのため、バスのオ ーパーヘッドが増大し、I/Oパスの仕様上のデータ転 送性能に比較して十分なバスの転送バンド幅を確保する ことが出来なかった。一方ディスクのデータ転送性能及 びI/Oパスの転送性能を生かそうとした場合、ディス クに対するアクセス単位を長くするのが効果的である が、その場合にはバスを占有する時間が長くなってしま う。その結果、システムの他のプロセスの処理速度を低 下させる原因ともなっていた。

[0004] 本発明は、ファイル装置のバスインタフェースにバスコントローラを設けることにより、複数の入出力要求を受け付けることを可能とし、各I/Oデパイスのバスの占有時間の短縮を実現する。また、ディスクの性能を生かすアクセス単位の長いデータ転送を行う場合もレスポンスを向上し、システム全体のスループットの向上を図ることを目的とする。

[0005]

【課題を解決するための手段】本発明は、コンピュータのファイル装置用多重化インタフェースにおいて、複数のディスク装置を接続するためのI/Oバスと、前記I

20 /Oバス上で同時に複数実行する入出力処理の識別コードを割り付ける識別コード発生機構と、前記識別コード発生機構及び前記 説コードテーブルと、前記識別コード発生機構及び前記 識別コードテーブルを内蔵したバスコントローラと、前 記識別コードをデコードし前記I/Oバスの状態をモニタ可能な識別コードデコーダを搭載したディスクインタフェースコントローラと、前記識別コードデコーダを搭載したディスクインタフェースコントローラと、前記識別コードデコーダを搭載したホストインタフェースコントローラからなるファイル装置用多重化インタフェースである。

【0006】また、コンピュータのファイル装置用多重化インタフェースの制御方法において、ホストインタフェースコントローラからパスコントローラに対して入出力処理を要求するステップと、前記パスコントローラは要求のあった入出力処理に対して識別コードを生成し、入出力処理に関連するディスクインタフェースコントローラ及びホストインタフェースコンピュータに通知するステップと、前記パスコントローラが前記入出力処理に順に I / Oパスを割り付けデータ転送サイクルを実行し、パスサイクルの先頭に含まれる識別コードにより、

出力処理によるパスの競合の頻度が高くなり転送能力の 50 前記 I / Oパスに接続された前記ホストインタフェース

(4)

特開平7-210320

5

コントローラおよび前記ディスクインタフェースコントローラなどのI/OデバイスはI/Oバス調停に伴うオーバーヘッド無しにデータを送受信するステップとからなることを特徴とするファイル装置用多重化インタフェースの制御方法である。

【0007】また、ファイル装置用多重化インタフェー スの制御方法において、I/Oパスに接続されたホスト インタフェースコントローラおよびディスクインタフェ ースコントローラなどの I /Oデバイスからパスコント ローラに対して、入出力要求を行うステップと、前記入 10 出力要求を発行したデバイスから前記バスコントローラ に対してバス使用メッセージを送出するステップと、前 記パスコントローラが、前記パス使用メッセージ内に含 まれるデータ転送サイクルにおける最大転送プロック数 および最少プロック数により規定される転送条件より、 前記I/Oパスの割付頻度を設定するステップと、前記 パスコントローラにより設定された前記I/Oバス割付 頻度に基づいて前記パスコントローラが順次前記 I / O バスの割り付けを行いデータの転送を実行するステップ と、前記入出力要求を発行した前記 I / Oデバイスに対 20 して入出力処理状況をステータスとして送出するステッ プからなり、前記パスコントローラの前記 I /Oパスの 割付頻度により各入出力処理のデータ転送速度を制御す ることを特徴とするファイル装置用多重化インタフェー スの制御方法である。

【0008】また、ファイル装置用多重化インタフェー スの制御方法において、I/Oパスに接続されたホスト インタフェースコントローラあるいはディスクインタフ エースコントローラなどのI/Oデバイスに対して、予 めグループ分けした複数の I /Oデバイスに同一の受信 30 デバイスIDの割り付けを行うステップと、I/Oバス に接続された前記I/Oデバイスから、前記受信デバイ スIDを用いたコマンドをパスコントローラに送出する ステップと、前記入出力要求を発行した前記 I / Oデバ イスから前記パスコントローラに対してバス使用メッセ ージを送出するステップと、前記コマンドで指定された 送信デバイスから、前記受信デバイスIDを割り付けら れた前記複数のI/Oデバイスへ入出力処理に対して、 前記パスコントローラが前記 I /Oバスを割り付けるこ とによりデータ転送を実行するステップと、前記入出力 要求を発行した前記I/〇デバイスに対して入出力処理 状況をステータスとして送出するステップからなり、一 回のデータ入出力処理により一つの I / Oデバイスから 複数のI/Oデバイスに対して同一データを転送するこ とを特徴とするファイル装置用多重化インタフェースの 制御方法である。

【0009】また、ファイル装置用多重化インタフェースの制御方法において、I/Oバスに接続されたホストインタフェースコントローラあるいはディスクインタフェースコントローラなどのI/Oデバイスに対して、予 50

めグループ分けした複数のI/Oデバイスに同一の受信 デバイスIDの割り付けを行うステップと、前記I/O バスに接続された前記 I /O デバイスから、前記受信デ パイスIDを用いたコマンドをパスコントローラに送出 するステップと、前記入出力要求を発行した前記I/O デバイスから前記バスコントローラに対してバス使用メ ッセージを送出するステップと、前記コマンドで指定さ れた送信デバイスから、前記受信デバイスIDを割り付 けられた前記複数のI/Oデバイスへの入出力処理に対 して、前記パスコントローラがブロックサイズ単位で順 に I /Oパスを割り付けることによりデータ転送を実行 するステップと、前記入出力要求を発行した前記 I / O デバイスに対して入出力処理状況をステータスとして送 出するステップからなり、一回のデータ入出力処理によ り一つのI/Oデパイスから複数のI/Oデパイスに対 してデータをプロック単位に分割し転送することを特徴 とするファイル装置用多重化インタフェースの制御方法 である。

6

【0010】また、ファイル装置用多重化インタフェー スの制御方法において、I/Oバスに接続されたホスト インタフェースコントローラあるいはディスクインタフ ェースコントローラなどの I /Oデバイスから、コマン ドをパスコントローラに送出するステップと、前記入出 カ要求を発行した前記I/Oデバイスから前記パスコン トローラに対してバス使用メッセージを送出するステッ プと、前記コマンドで指定された送信デバイスから、受 信デパイスへのデータの転送を、前記バスコントローラ がブロックサイズ単位で順に前記I/Oバスを割り付け ることによりデータ転送を実行するステップと、前記入 出力要求を発行した前記I/Oデバイスに対して入出力 処理状況をステータスとして送出するステップと、前記 受信デバイスが転送実行時の前記識別コードに基づき、 データの順序の入れ替えを行うステップからなり、一回 のデータ入出力処理により複数のI/〇デバイスから一 つのI/Oデバイスに対してデータを転送することを特 徴とするファイル装置用多重化インタフェースの制御方 法である。

[0011]

【作用】本発明は、コンピュータの二次記憶装置に多重処理可能な汎用バスインタフェースを導入することにより、ホストコンピュータのリアルタイムの入出力要求を I/Oバスの転送パンド幅に応じて時分割処理することにより、I/Oバスの処理能力を生かした転送を実現する。

【0012】また、ディスク装置のI/Oバスに対するアクセスにおいて、リアルタイムの処理を行うために重要であるI/Oバス獲得までに要する時間は、バス調停処理にともなうI/Oバスのオーバーヘッドの大きさと、複数のI/Oデバイスのバス要求の競合の頻度により決定される。よって、I/Oバスのオーバーヘッドの

(5)

特開平7-210320

7

低減と同時にI/Oバスの占有時間の短縮、ディスクの入出力性能を生かす長いディスクアクセス単位の入出力を同時に満足させる必要がある。これを、I/Oバス上のデータの入出力の多重化とバスコントローラによる効果的なI/Oバスの割り当てを行うことにより、I/Oバス調停のオーバーヘッドの低減及び入出力回数の低減により実現する。

[0013]

【実施例】請求項1にかかわる発明の一実施例を説明する。図1がプロック構成図であり、図2がパスコントロ 10 一ラの詳細図である。ここでは二次記憶装置としてファイル装置を2台示したが、3台以上混在する場合においても、同様に適用が可能である。

【0014】本発明のインタフェースにおいては、ホス トコンピュータ1からの入出力要求を受けたホストイン タフェースコントローラ2は一旦ホストバスインタフェ ース23を経由して、制御CPU24に要求を受け取 り、その要求を I / Oパスインタフェース 2 2を介し て、I/Oパスにコマンドを出力する。I/Oパスに送 出されたコマンドはバスコントローラ6に引き取られ る。パスコントローラ6の動作の詳細は後述する。パス コントローラ6は引き取った入出力要求を、現在のパス の利用状況によりI/Oパスを割り当てた上でI/Oパ スの入出力処理の識別に使用する識別コードを生成す る。書き込み動作の場合は送信デバイスであるホストイ ンタフェースコントローラ2と受信デバイスであるディ スクインタフェースコントローラ3に対してメッセージ サイクルを使用して識別コードを通知する。読みだし動 作の場合も同様に受信デバイスであるホストインタフェ ースコントローラ2と送信デバイスであるディスクイン 30 タフェースコントローラ3に対してメッセージサイクル を使用して識別コードを通知する。ホストインタフェー スコントローラ 2 およびディスクインタフェースコント ローラ3は通知された識別コードを、各々の識別コード デコーダ (21および31) に設定する。バスコントロ ーラ6は、パスコントローラ6内に登録されている識別 コードに基づき順次各入出力処理に対して I / Oパス 5 を割り付ける。各I/Oパスサイクルの始めには識別コ ードを通知を行った上で転送を行う。I/Oパス上のデ パイスは、その I / Oパスサイクルが自分に対するサイ クルであるかを識別コードデコーダにより判定し、もし 自分に対する入力あるいは出力である場合は、パスコン トローラ6が出力する I/Oパスのクロックに同期して データの出力あるいは入力を実行する。ディスクインタ フェースコントローラ3はディスクインタフェース33 を介してディスク装置4との間のデータの入出力を実行 するが、前記ディスクの入出力に対して、ディスク装置 4の処理が間に合わない時には、パスコントローラに対 して該当する識別コードの入出力処理の実行を一時停止 するようにコマンドの発行を行う。

8

【0015】次に図2を使用してパスコントローラ6の 動作について説明する。パスプロトコルコントローラ6 2は、 I / Oパス 5 のパスサイクルを生成するが、動作 はすべてプロック単位のI/Oパスサイクルの生成を行 う。 I / Oパス 5 がフリーである場合を除いて、 I / O パスは I / Oデバイスからパスコントローラ6への処理 要求の送受信を行うかあるいは識別コードで識別される デバイス間の入出力処理に割り振る。その割り振りは、 コマンドサイクルのコマンドプロックをパスリクエスト モニタ63が参照し、I/Oトランザクション生成機構 64に送る。 I/Oトランザクション生成機構64はそ の時点でパスの分配状況を識別コードテーブル61を参 照し、要求のあった I / Oパスの割り振りが可能である かを判定し、処理可能である場合はI/Oトランザクシ ョンディスク生成機構65で生成されたデータに入出力 処理を一意に決定するためのコードを付加して識別コー ドテーブル61に登録を行う。ここで入出力処理を一意 に決定するコードとしては乱数発生機構66によって生 成されるコードを使用しているが、他の入出力処理と競 合しないコードを生成可能な他の方法も適用可能であ る。パススケジューラ67は識別コードテーブル61に 登録された各入出力処理の動作状態を参照し、I/Oバ スの使用条件にあわせて順次I/Oバスを割り振り、I /Oバスサイクルの生成をバスプロトコルコントローラ 62に対して要求する。バスプロトコルコントローラは 各入出力処理のI/Oパスサイクルを順次生成する。

【0016】次に請求項2にかかわる発明の一実施例を 説明する。図3は本発明にかかわるデータのフォーマッ トを示す説明図であり、図4,図5,図6,図7が本発 明にかかわるパスインタフェースの各パスサイクルのタ イムチャートであり、図8が一連の入出力における入出 力処理の処理シーケンスを示す説明図である。

【0017】本発明のディスク装置用バスインタフェースの制御方法は、すべてプロック単位のI/Oバスサイクルから構成され、そのI/Oバス使用の割り振りは図1のパスコントローラ6により管理される。このパスコントローラが管理するI/Oパスサイクルは、コマンドサイクル、データサイクル、メッセージサイクル、ステータスサイクルを示す。図6はメッセージサイクルを示す。図7にはステータスサイクルを示す。図7にはステータスサイクルを示す。各I/Oサイクルはプロック転送サイクルを基本とし、ディスク装置などのプロック単位での入出力を行う場合のプロックサイズに合わせ適用する。他のコマンドサイクル、メッセージサイクル、ステータスサイクルなども同様にプロック単位の転送を行うが、データサイクルとは異なったプロックの長さを適用可能である。

【0018】まず、本発明のディスク装置用インタフェースの制御方法において使用される、データのフォーマットおよびその生成手順を説明する。本発明のディスク

(6)

特開平7-210320

9

装置用パスインタフェースにおいては前記のパスコントローラ6の制御において、これらのデータを使用する。まずコマンド10はI/Oパス5上のデパイスからパスプロトコルコントローラ62に対して渡されるデータである。コマンド10は一般的にディスク装置の入出力に使用されるコマンドコード101,論理アドレス102,論理プロック長さ103に加えそのデータ転送の際の送信デパイスID104,受信デバイスID105、およびパス使用メッセージ9から成る。このデータをもとにしてI/Oトランザクション生成機構64がパス使用メッセージ9を生成する。また、同時に乱数発生機構66で生成した乱数値75とコマンド10を使用し識別コードテーブルデータ7を生成する。またこの識別コードテーブルデータ7は識別コードテーブル61に登録され、識別コード8を生成する際に使用される。

【0019】次に、これらのデータを使用して実行される各 I / Oバスサイクルについて説明する。まずコマンドサイクルについて説明する。図4において、I / Oバス5に接続されたデバイスは、バスコントローラ6に対してバス要求信号を発行し、コマンドサイクルが始まるのを待つ。パスコントローラ6はコマンドサイクルの始めのサイクルにおいて I / Oバスを要求した I / Oデバイスがデータバス上に出力するデバイス I Dをモニタし、優先度の高いデバイスに対してバスの使用権を与え次のサイクルで I / Oバスの使用権を与えたデバイスのデバイス I Dをデータバス上に送出する。自分のデバイス I Dを受け取ったデバイスは次のサイクルからコマンド10を I / Oバス上に送出する。

【0020】次にメッセージサイクルについて説明する。図6において、パスコントローラ6はパスサイクル 30 の始めに識別コード8をパス上に流し、I/Oパス5に接続されたデバイスはそれを取得し識別コードデコーダ (21又は31)に送る。その識別コードデコーダ (21又は31)に送る。その識別コードデコーダ (21又は31)において、識別コード8自身の関連するサイクルであると判断した場合には以降のメッセージデータをサンプルする。メッセージサイクルではパス使用メッセージに含まれる、データサイクルの最少転送プロック数91、最大転送プロック数92あるいは転送モード93からI/Oバスサイクルの動作条件を取得し、必要に応じてディスク装置などの接続デバイスの制御パラメ 40 ータの決定に使用する。

【0021】次にデータサイクルについて説明する。図5において、パスコントローラ6はI/Oバスサイクルの始めに識別コード8をI/Oバス上に流し、I/Oバス5に接続されたデバイスはそれを取得し識別コードデコーダ(21又は31)に送る。その識別コードデコーダ(21又は31)において、識別コード8が、自身の関連するサイクルであると判断した場合には以降のデータをサンプルする。データサイクルではメッセージサイクルにおいて受信されたI/Oバスサイクルの動作条件50

10 より I /Oバスの割り振り頻度の制御を行うことが可能 である。

【0022】次にステータスサイクルについて説明する。図7において、パスコントローラ6はI/Oパスサイクルの始めに識別コード8をパス上に流し、I/Oパス5に接続されたデバイスはそれを取得し識別コードデコーダ(21又は31)に送る。その識別コードデコーダ(21又は31)において、識別コード8および送信デバイスIDおよび受信デバイスIDが、自身の関連するサイクルであると判断した場合には以降のステータスデータをサンプルする。

【0023】これらのI/Oバスサイクルを図8のように順次実行することによりデータのブロック転送を実行する。その際に各I/OバスサイクルがI/Oバス5の上での最少実行単位となるため、I/Oバス5に接続された他のI/Oデバイスのデータ転送サイクルが各I/Oバスサイクルの間に実行される可能性がある。また、I/Oバスサイクルのうちフリーサイクルとデータサイクルに関しては、複数の入出力処理に対して順に割り振られることにより、I/Oバス5がI/Oバスサイクル単位で時分割使用される。

【0024】次に請求項3にかかわる一実施例を示す。 図9に本発明のデータ転送サイクルのタイムチャートを 示す。本発明は請求項2にかかわる前記の実施例の各 I /Oパスサイクルを使用し、I/Oパス転送シーケンス を構成することにより、I/Oバスの転送速度の制御を 行うものである。本発明の転送制御方法は、前記のメッ セージサイクルにおいて受け渡されるバス使用メッセー ジ9を使用し I / Oパスの使用方法を制御するものであ る。よって、パス使用メッセージ9に含まれるデータサ イクルの最少転送プロック数91および最大転送プロッ ク数92を基準として、パスコントローラ6がバスサイ クルを割り振る。ここで、転送ブロック数は100パス サイクル程度の特定のサイクル数を単位時間と定め、そ の単位時間あたりのバスサイクルが割り振られる頻度を 示すものである。よって、この頻度条件を満足するよう にI/Oパス5の割り付けを実行することにより、I/ 〇パスのデータ転送は単位時間あたりで適当な転送速度 範囲のデータ転送を実行可能となる。ここで図9のタイ ムチャートは、3つの入出力処理が時分割で実行されて いる。ここで入出力処理識別コードは各I/Oバスサイ クルにおいて通知される識別コードを示す。またここ で、識別コード1は入出力処理1の識別コードを、識別 コード2は入出力処理2の識別コードを、識別コード3 は入出力処理3の識別コードをそれぞれ示す。また、こ のタイムチャートでわかるように、入出力処理 1、入出 力処理2、入出力処理3はそれぞれ請求項2にかかわる 転送方法で入出力処理を実行し、互いにそれらはオーバ ーラップし転送を行うことが可能である。

7 【0025】次に請求項4にかかわる一実施例を示す。

11

図10に本発明のデータ転送サイクルのタイムチャート を示す。本発明は請求項2にかかわる前配の実施例の各 I/Oパスサイクルを使用し、I/Oパス転送シーケン スを構成することにより、I/Oパスの転送制御を行う ものである。はじめに、前配のメッセージサイクルにお いて受け渡されるバス使用メッセージ9内の識別コード に含まれる受信デパイスIDを複数デパイスのグループ IDを設定する。グループIDは図3のような構造をと り、一種のI/OデパイスIDとして使用される。また このデパイスIDはデータサイクル動作時の受信デバイ スIDとして登録され、受信デバイスID82に含まれ るグループコード811は識別コードデコーダに参照さ れ、使用される。ここで、デバイスコード812として はゼロを指定する。そして、各I/〇デバイスのインタ フェースコントローラに含まれる識別コードデコーダ に、グループIDを設定することにより、同時に複数の デバイスに対してデータの転送を行う。

【0026】図10に本実施例の制御方法のタイムチャートを示す。ここで入出力処理識別コードは各I/Oパスサイクルにおいて通知される識別コードを示し、それらはタイムチャートに示したグループコードおよびデバイスコードから構成される識別コードを使用する。ここでは転送先の複数の受信デバイスのグループIDとして、グループコード1およびデバイスコード0を使用した例であり、グループコード1に登録された複数の受信デバイスに対しデータ転送を行った例である。

【0027】次に請求項5にかかわる一実施例を示す。 図11に本発明のデータ転送サイクルのタイムチャート を示す。本発明は請求項2にかかわる前記の実施例の各 I/Oパスサイクルを使用し、パス転送シーケンスを構 成することにより、I/Oバスの転送制御を行うもので ある。はじめに前記のメッセージサイクルにおいて受け 渡されるパス使用メッセージ9内の識別コードに含まれ る受信デバイスIDを複数デバイスのグループIDを設 定する。グループIDは図3のような構造をとり、一種 のI/OデパイスIDとして使用される。またこのデバ イスIDはデータサイクル動作時の受信デバイスIDと して登録され、受信デバイスID82に含まれるグルー プコード811が識別コードデコーダに参照され、使用 される。ここで、デバイスコード812としては、グル ープ内で割り振られた通し番号を1から順に割り振る。 そして、各デパイスのインタフェースコントローラに含 まれる識別コードデコーダに、グループIDを設定する ことにより、順次I/Oパスサイクルを割り振ることに より複数のI/Oデパイスからのデータの転送を行うこ とが可能となる。

【0028】図11に本実施例の制御方法のタイムチャ r113に書き込み処理を実行することにより、各デバートを示す。ここで入出力処理識別コードは各1/Oバ イスの読みだし順序の整列を行う。また、FIFOバッスサイクルにおいて通知される識別コードを示し、それ 7r113内のシーケンシャルデータが読みだし可能にらはタイムチャートに示したグループコードおよびデバ 50 なった時点でダイレクトメモリアクセスデバイス114

イスコードから構成される識別コードを使用する。ここでは転送先の複数の受信デバイスのグループ I Dとして、グループコード 1 を使用し、そのグループに属する 3 個の I / Oデバイスに対してそれぞれ 1 ~ 3 のデバイスコードを割り振り実行した例であり、グループコード 1 に登録された 3 個の受信デバイスに対し順次データ転送を実行した例である。

12

【0029】次に請求項6にかかわる一実施例を示す。 図12には本発明のプロック構成図を、図13および図 14には、分配・再配列機構11の構成例を2例、図1 5 に本発明のデータ転送サイクルのタイムチャートを示 す。図12の本発明のプロック構成図の中のデータ分配 ・再配列機構11を追加することにより複数のファイル 装置からホストコンピュータ1に対するデータの転送を 可能とする。また、本発明は請求項2にかかわる前記の 実施例の各I/Oパスサイクルを使用し、パス転送シー ケンスを構成することにより、パスの転送制御を行うも のである。はじめに、前記のメッセージサイクルにおい て受け渡されるバス使用メッセージ9内の識別コードに 含まれる送信デバイスIDを複数デバイスのグループI Dを設定する。グループIDは図3のような構造をと り、一種のI/OデバイスIDとして使用される。また このデバイスIDはデータサイクル動作時の送信デバイ スIDとして登録され、送信デバイスID81に含まれ るグループコード811が識別コードデコーダに参照さ れ、使用される。ここで、デパイスコード812として は、グループ内で割り振られた通し番号を1から順に割 り振る。そして、各デバイスのインタフェースコントロ ーラに含まれる識別コードデコーダに、グループIDを 設定し、順次 I / Oパスサイクルを割り振ることにより 複数のデバイスからのデータの転送を行うことを可能と する。しかし、パスコントローラ6は I / Oパス 5 の上 のディスク装置などのデバイスで管理されるデータの分 配順序を知らないため、データを受信したホストインタ フェースコントローラ2でデータの順序を整列し、読み 出しを実行する必要がある。よって、ホストインタフェ ースコントローラ2内のデータ分配・再配列機構11が 識別コード8に登録されたグループIDおよびデバイス コード812を参照しデータの再配列を実行することに より、複数のI/Oデパイスから一つのホストコンピュ ータへのデータ転送を実現する。

【0030】データ分配・再配列機構の一実施例の説明 図を図13に示す。ここで、データ分配・再配列機構11は識別コードデコーダ21の識別コード8に登録されたグループIDおよびデバイスコード812を参照し、送信元のデバイス毎に別々に用意されたFIFOバッファ113に書き込み処理を実行することにより、各デバイスの読みだし順序の整列を行う。また、FIFOバッファ113内のシーケンシャルデータが読みだし可能になった時点でダイレクトメチリアクセスデバイス114

(8)

特開平7-210320

13

がデータをホストインタフェース115経由でデータを 送出する。

【0031】また、他の方法によるデータ分配・再配列 機構の一実施例の説明図を図14に示す。ここで、デー タ分配・再配列機構11は識別コードデコーダ21から の送信デバイスIDを使用し、バッファの制御を行う が、本方法ではパッファセレクタはブロックバッファに 対してはデータの転送順に順次ブロックバッファに対し て書き込み動作を行い、識別コードに応じた書き込み先 バッファの位置の制御は行わない。その代わり、識別コ 10 ードデコーダ21で獲得した識別コード8に登録された グループ I Dおよびデバイスコード812が I Dフラグ 124に記録される。一方データは各プロックバッファ 123に記録される。このIDフラグ124は、ホスト コンピュータ1からの読みだしを実行する際に読みだす べき位置を示すポインタビットも保持する。このポイン タピットは、ホストコンピュータ側からの読みだしの際 の読みだし位置を示しホストコンピュータ側のインタフ エースで読みだすべき位置の割り出しに使用される。こ のビットは I D比較器内のポインタビット設定機構が管 20 理を行い、該当するブロックパッファ123のデータが 読みだされるたびに、次の読み出しを実行するデバイス コード812を保持しているIDフラグに移動させる。 その結果はIDフラグテーブルに管理され、ホスト側の インタフェースのバッファメモリに対するアクセス制御 がなされる。ホストコンピュータ1からのアクセス要求 は、パッファアクセスリクエスト信号127によりなさ れ、その結果はパッファアクノリッジ信号128を介し てホストコンピュータ1に通知される。アクノリッジを 受け取ったホストインタフェースは通常のメモリアクセ 30 スとしてプロックバッファ123に対してアクセスを行 う。

【0032】図15に本実施例の制御方法のタイムチャートを示す。ここで入出力処理識別コードは各I/Oバスサイクルにおいて通知される識別コードを示し、それらはタイムチャートに示したグループコードおよびデバイスコードから構成される識別コードを使用する。ここでは転送元の複数の送信デバイスのグループIDとして、グループコード1を使用し、そのグループに属する3個のI/Oデバイスに対してそれぞれ1~3のデバイスコードを割り振り実行した例であり、グループコード1に登録された3個の送信デバイスから順次データ転送を実行した例である。

[0033]

【発明の効果】本発明は、コンピュータのディスク装置に多重化インタフェースを導入することにより、転送速度が大幅に異なるデバイスが混在する場合においても、 I / Oパスの使用効率とレスポンスの良いディスク装置を実現する。このようなファイル装置を使用することにより、ディジタル動画のようなリアルタイム処理が必要

なアプリケーションにおいて、有効なディスク装置を構成することが可能となる。また、従来の大容量のファイル装置を管理するファイルサービスなどの用途においても、サービスを受けるシステムに対する処理待ち時間を削減し、コンピュータシステム全体の処理効率の向上が図れる。

14

【図面の簡単な説明】

【図1】請求項1にかかわる、ディスク装置用インタフェースの一実施例を説明するためのプロック図である。

【図2】請求項1にかかわる、ディスク装置用インタフェースのパスコントローラの一実施例を説明するためのブロック図である。

【図3】請求項2にかかわる、ディスク装置用インタフェースの制御方法の一実施例を説明するためのデータフォーマットを示す説明図である。

【図4】請求項2にかかわる、ディスク装置用インタフェースの制御方法の一実施例を説明するためのコマンドサイクルのタイムチャートを示す説明図である。

【図5】請求項2にかかわる、ディスク装置用インタフェースの制御方法の一実施例を説明するためのデータサイクルのタイムチャートを示す説明図である。

【図6】 請求項2にかかわる、ディスク装置用インタフェースの制御方法の一実施例を説明するためのメッセージサイクルのタイムチャートを示す説明図である。

【図7】 請求項2にかかわる、ディスク装置用インタフェースの制御方法の一実施例を説明するためのステータスサイクルのタイムチャートを示す説明図である。

【図8】 請求項2にかかわる、ディスク装置用インタフェースの制御方法の一実施例を説明するためのバスサイクルのシーケンスを示す説明図である。

【図9】請求項3にかかわる、ディスク装置用インタフェースの制御方法の一実施例を説明するためのパスサイクルのタイムチャートを示す説明図である。

【図10】請求項4にかかわる、ディスク装置用インタフェースの制御方法の一実施例を説明するためのバスサイクルのタイムチャートを示す説明図である。

【図11】請求項5にかかわる、ディスク装置用インタフェースの制御方法の一実施例を説明するためのバスサイクルのタイムチャートを示す説明図である。

7 【図12】請求項6にかかわる、ディスク装置用インタフェースの一実施例を説明するためのブロック図である。

【図13】請求項6にかかわる、ディスク装置用インタフェースのデータ再配列機構の一実施例を説明するためのブロック図である。

【図14】請求項6にかかわる、ディスク装置用インタフェースのデータ再配列機構の一実施例を説明するためのプロック図である。

を実現する。このようなファイル装置を使用することに 【図15】請求項6にかかわる、ディスク装置用インタ より、ディジタル動画のようなリアルタイム処理が必要 *50* フェースの制御方法の一実施例を説明するためのタイム (9)

特開平7-210320

15

チャートである。

【図16】従来技術を説明するためのプロック構成図で ある。

【図17】従来技術を説明するためのタイムチャートである。

【符号の説明】

- 1 ホストコンピュータ
- 2 ホストインタフェースコントローラ
- 21 識別コードデコーダ
- 22 I/Oパスインタフェース
- 23 ホストパスインタフェース
- 24 制御CPU
- 3 ディスクインタフェースコントローラ
- 31 識別コードデコーダ
- 32 I/Oパスインタフェース
- 33 ディスクインタフェース
- 4 ディスク装置
- 5 1/0パス
- 6 パスコントローラ
- 61 識別コードテーブル
- 62 パスプロトコルコントローラ
- 63 ホストパスインタフェース
- 64 I/Oトランザクション生成機構
- 65 I/Oトランザクションデータ生成機構
- 66 乱数発生機構
- 67 パススケジューラ
- 68 識別コード生成機構
- 7 識別コードテープルデータフォーマット

【図1】

- 71 送信デパイス ID
- 72 受信デパイス ID

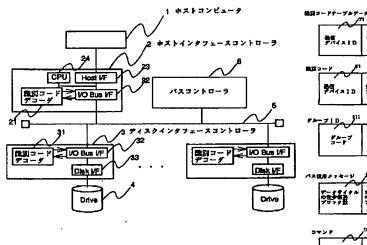
73 パス使用メッセージ

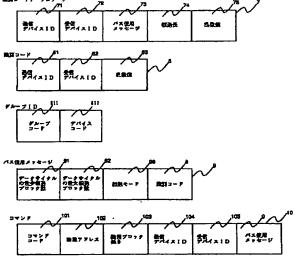
- 74 データ転送長
- 75 乱数值
- 8 識別コード
- 81 送信デパイス ID
- 82 受信デパイス ID
- 83 乱数值
- 811 グループコード
- 812 デバイスコード
- 10 9 パス使用メッセージ
 - 91 データサイクルの最少転送プロック数

16

- 92 データサイクルの最大転送プロック数
- 93 転送モード
- 10 コマンド
- 11 データ分配・再配列機構
- 111 識別コードデコーダ
- 112 パッファセレクタ
- 113 FIFON'y ファ
- 114 ダイレクトメモリアクセスデバイス
- 20 115 ホストインタフェースコントローラ
 - 121 識別コードデコーダ
 - 122 バッファセレクタ
 - 123 プロックバッファ
 - 124 IDフラグ
 - 125 ID比較器
 - 126 IDフラグテーブル
 - 127 ホストインタフェースリクエスト信号
 - 128 ホストインタフェースアクノリッジ信号
 - 13 ホストアダプタ
- 30 14 ディスクコントローラ

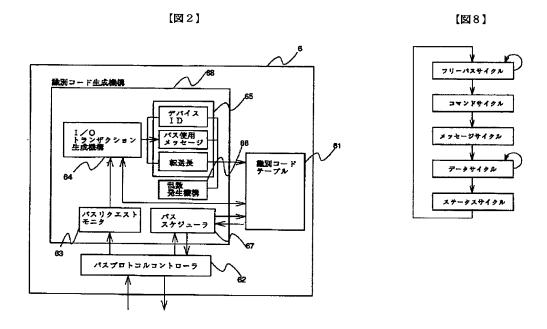
【図3】

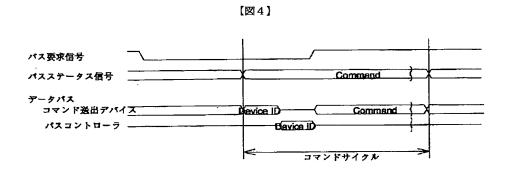


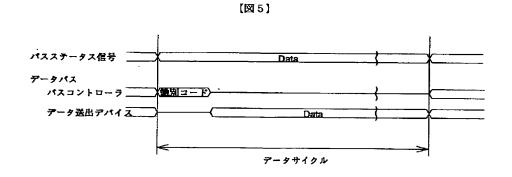


(10)

特開平7-210320



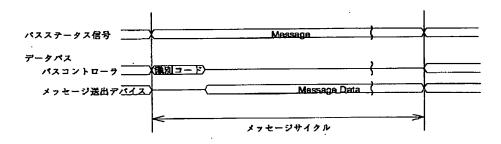




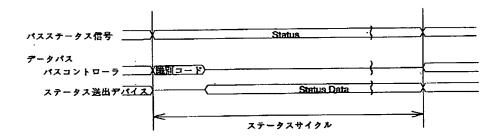
(11)

特開平7-210320

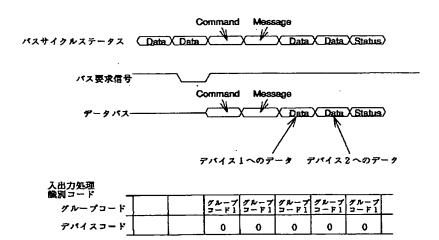
[図6]

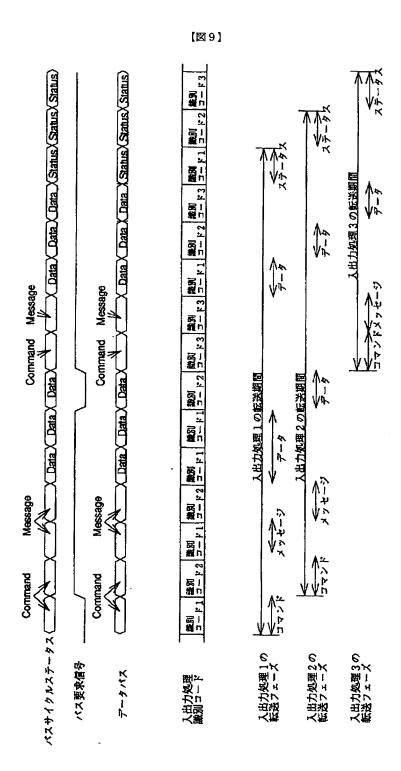


【図7】



[図10]

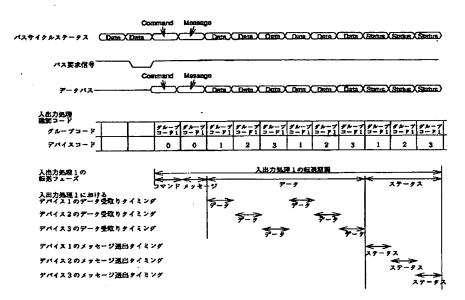


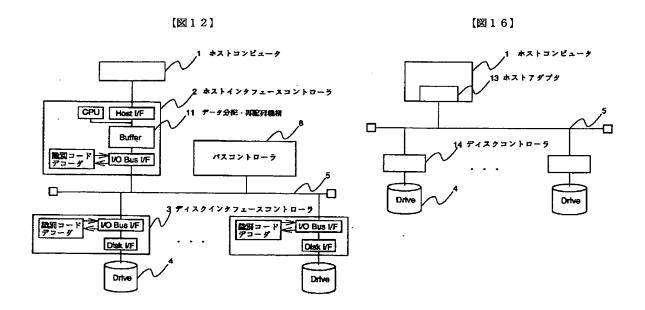


(13)

特開平7-210320

【図11】

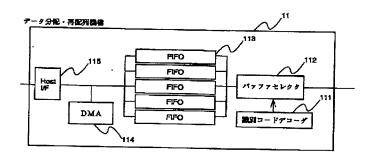




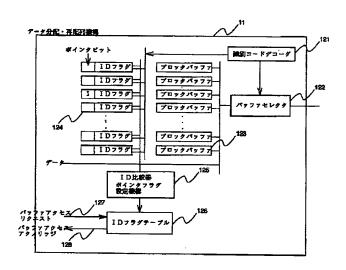
(14)

特開平7-210320

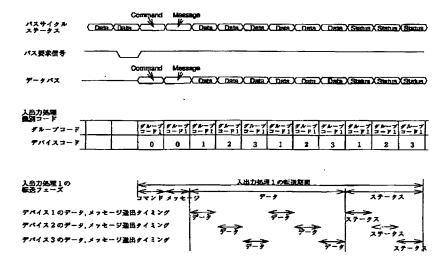
【図13】



【図14】



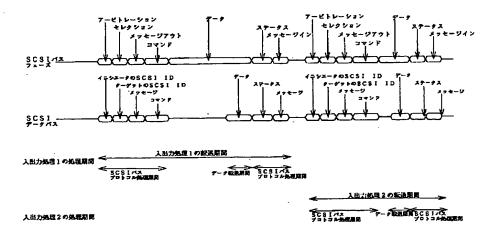
【図15】



(15)

特開平7-210320

[図17]



godenie station de la seconda de la seconda

THIS PAGE BLANK (USPTO)